BEST AVAILABLE COPY

CLIPPEDIMAGE= JP407321832A

PAT-NO: JP407321832A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 07321832 A

TITLE: ABNORMALITY DETECTING METHOD FOR TWO-WIRE BUS

PUBN-DATE: December 8, 1995

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

SUZUKI, KOJI OYA, MITSUNARI

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

KK OKI MICRO DESIGN MIYAZAKI

OKI ELECTRIC IND CO LTD

N/A

N/A

APPL-NO: JP06116525

APPL-DATE: May 30, 1994

INT-CL (IPC): H04L012/40; H04L029/14

ABSTRACT:

PURPOSE: To accurately detect up to the kind of abnormality of a

two-wire bus

and to prevent erroneous detection due to a noise from occurring.

CONSTITUTION: Signals on a bus BUS(+) and a bus BUS(-) are

collated with a

communication standard in a communication standard collation

circuit 60. When

an external noise exists on the buses BUS(+), BUS(-), it is

eliminated by a noise elimination circuit 70. A bus state comparator 50 compares

the state of the bus BUS(+) with that of the bus BUS(-) based on a

communication standard collation processed result. A bus abnormality judging circuit 80 judges the

abnormal state of the buses BUS(+), BUS(-) from a bus state

processed result based on the signals on the buses BUS(+), BUS(-) after the

elimination of the noise.

COPYRIGHT: (C) 1995, JPO



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-321832

(43)公開日 平成7年(1995)12月8日

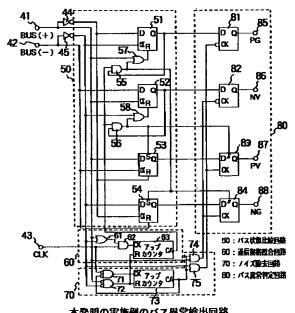
| (51) Int.Cl. ⁶ H 0 4 L 12/40 29/14 | 識別記号 | 庁内整理番号 | FI | | | 技術表示箇所 | |
|---|-------------------|-----------|-------------------------------|------------------------------|------------|----------------|--|
| <i> 6</i>) 11 | | 9371 – 5K | | 11/ 00 13/ 00 | 320 313 | | |
| | | | | • | | OL (全 14 頁) | |
| (21)出廢番号 |)出願番号 特顧平6-116525 | | (71)出顧人 | 591049893 株式会社沖マイクロデザイン宮崎 | | | |
| (22)出顧日 | 平成6年(1994)5月30日 | | (71)出顧人 | 宮崎県宮崎市大和町9番2号 | | | |
| | | | 沖電気工業株式会社 東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 | | | | |
| | | | (72)発明者 | 宫崎県 | _ | 番2号 株式会社沖 内 | |
| | | | (72)発明者 | 東京都 | | 目7番12号 沖電気 | |
| | | | (74)代理人 | | 柿本 恭成 | | |

(54) 【発明の名称】 二線式パスの異常検出方法

(57)【要約】

【目的】 二線式バスの異常の種類まで正確に検出し、 また、ノイズによる誤検出も防止する。

【構成】 バスBUS (+), BUS (-)上の信号 は、通信規格照合回路60において通信規格と照合され る。BUS (+), BUS (-)上に外来ノイズ等があ る時には、ノイズ除去回路70で除去される。バス状態 比較回路50において、通信規格照合処理結果に基づ き、BUS (+), BUS (-) の状態の比較が行われ る。バス異常判定回路80では、ノイズ除去後のBUS (+), BUS(-)上の信号に基づき、バス状態比較 処理結果からBUS (+), BUS (-)の異常状態を 判定する。



本発明の実施例のバス異常検出回路

【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ伝送用の相補的な第1及び第2の バスで構成された二線式バスに対する異常発生を検出す る二線式バスの異常検出方法において、

前記第1及び第2のバス上の信号を通信規格と照合する 通信規格照合処理と、

前記第1及び第2のバス上の信号のノイズを除去した信号を出力するノイズ除去処理と、

前記通信規格照合処理の照合結果に基づき、前記第1及 び第2のバスの状態を比較するバス状態比較処理と、 前記ノイズ除去処理の出力に基づき、前記バス状態比較 処理の比較結果から前記第1及び第2のバスの異常状態 を判定するバス異常判定処理とを、

実行することを特徴とする二線式バスの異常検出方法。 【請求項2】 送受信機能を有する複数のノードが接続 され相補的な第1及び第2のバスで構成された二線式バ スに対する異常発生を検出する二線式バスの異常検出方 法において、

カウント動作によって前記第1及び第2のバスの占有状態時間を通信規格と照合し、該占有状態時間が該通信規 20格に規定されている最大占有状態時間を超えるか否かを検出する通信規格照合処理と、

カウント動作によって前記第1及び第2のバスの占有状態が一定時間以上継続するか否かでノイズの有無を検出し、ノイズ無しの時のみ該第1及び第2のバス上の信号を通過させるノイズ除去処理と、

前記通信規格照合処理結果に基づき、前記第1及び第2 のバスの状態の変化時における信号のラッチを行って該 第1及び第2のバスの状態を比較するバス状態比較処理 と、

前記ノイズ除去処理結果に基づき、前記第1及び第2の バスの状態の変化時における前記バス状態比較処理結果 のラッチを行って該第1及び第2のバスの異常状態を判 定するバス異常判定処理とを、

実行することを特徴とする二線式バスの異常検出方法。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、二線式バスを用いたローカル・エリア・ネットワーク(以下、LANという)等においてその二線式バスの異常検出方法に関するもの 40 である。

[0002]

【従来の技術】図2は、一般的な二線式バスを用いたし ANの構成例を示す図である。このLANは、相補的な 第1のバスBUS(+)及び第2のバスBUS(-)を 有し、第1のバスBUS(+)が抵抗1を介してグラン ド(以下、GNDという)に接続され、第2のバスBU S(-)が抵抗2を介して電源(以下、VDDという) に接続されている。バスBUS(+),BUS(-)上 には、コンピュータ機器等で構成される複数のノード1 50 【0004】図5は、従来の二線式バスの異常検出方法 に用いられるバス異常検出回路の一構成例を示す回路図 である。このバス異常検出回路は、第1のバスBUS (+)のパッシブ状態からドミナント状態への変化及びドミナント状態への変化及びドミナント状態がらドミナント状態の変化及びドミナント状態が

2

01~10 が接続されている。各ノードの入出力端子 は、各トランジスタ111~11n, 121~12nを 介してバスBUS(+),BUS(-)にそれぞれ接続 され、これらのバスBUS (+), BUS (-)が該ト ランジスタ $1 1_1 \sim 1 1_n$, $1 2_1 \sim 1 2_n$ によって駆 動されるようになっている。 第1及び第2のバスBUS (+), BUS(-)の信号波形は、反転波形となって いる。図3は、通信規格の一例としてSAE(米国自動 車技術会) J1850通信規格におけるパルス幅変調 (PWM) 41.6Kbps時のパルス幅を示す図であ る。図4は、SAE J1850通信規格の波形図であ る。図2において、あるノード(例えば、102)がト ランジスタ (例えば、112) をオンさせてバスBUS (+)を占有しているバスの状態をドミナント状態とい い、LAN上の全てのノード101~10n がトランジ スタ111~11n, 121~12n をオフさせてバス BUS (+), BUS (-) が占有されていないバスの 状態をパッシブ状態という。図3の "SOF" はStart Of Frameの略、"EOD"はEnd Of Data の略、"EO F"はEnd Of Frameの略、"IFS"はInter-Frame Se parationの略、"BRK"はBrake の略である。パルス 幅TP1~TP6は、TP1=24 μ s、TP2=7 μ $s, TP3=15\mu s, TP4=31\mu s, TP5=4$ $8\mu s$ 、及びTP6=39 μs となっている。 【0003】SAE J1850通信規格には、図3に 示すように、パルス幅TP1~TP6が決められてい

る。そして、バスBUS (+), BUS (-)上は、図 3中のいずれかしか信号が出力されない。例えば、図2 のノード101 からバスBUS (+), BUS (-)上 30 ヘデータを転送する場合を考える。図2のノード101 では、トランジスタ11゛,12゛をオン,オフ動作さ せ、図4に示すように "H" → "L" → "H" と、デー タを出力する。バスBUS(+), BUS(-)に共通 接続されている全ノード101~10n は、該バスBU S(+), BUS(-)上のデータを受信する。ところ が、バスBUS (+), BUS (-)が途中で(もしく は最初から)、VDDとショートしたり、あるいはGN Dとショートすると、該バスBUS(+), BUS (-)が "H" や "L" になりっぱなしになり、データ を正しく転送することができない。そこで、SAE J 1850通信規格でも、異常検出機能を設けることが規 定されており、その異常検出方法の一例を図5に示す。 【0004】図5は、従来の二線式バスの異常検出方法 に用いられるバス異常検出回路の一構成例を示す回路図 である。このバス異常検出回路は、第1のバスBUS (+)のパッシブ状態からドミナント状態への変化及び ドミナント状態からパッシブ状態への変化を検出する変 化検出回路21と、第2のバスBUS(-)のパッシブ 状態からドミナント状態への変化及びドミナント状態か

を、備えている。一方の変化検出回路21の出力端子 は、一方のカウンタ31のクロック端子CK及び他方の カウンタ32のリセット端子Rに接続されている。他方 の変化検出回路22の出力端子は、一方のカウンタ31 のリセット端子R及び他方のカウンタ32のクロック端 子CKにそれぞれ接続されている。そして、一方のカウ ンタ31のキャリ端子CAからBUS(-)異常検出信 号S31を、他方のカウンタ32のキャリ端子CAから BUS(+)異常検出信号S32をそれぞれ出力するよ うになっている。図6 (a)~(c)は図5に示すバス 10 異常検出回路の動作波形図であり、この図を参照しつつ 従来の二線式バスの異常検出方法を説明する。図6

(a) に示すように、バスアイドル後、通信スタートへ 進む。通信スタートにおいて、バスBUS (+), BU S(-)が共に変化している間は、図5のカウンタ3 1,32がそれぞれの変化検出回路21,22の出力に よってリセットされる。そのため、カウンタ31,32 のキャリ端子CAから信号が出力されず、バスBUS (+), BUS(-)の異常が検出されない。

【0005】図6 (b), (c)に示すように、バスB US(+)に異常(例えば、VDDへのショート、GN Dへのショート等) が発生すると、変化検出回路22に よってバスBUS (-)のみ、その変化が検出されて一 方のカウンタ31がリセットされる。ところが、バスB US(+)が変化しないので、カウンタ32がリセット されず、該カウンタ32のカウント動作によってキャリ 端子CAからキャリ信号、つまりBUS(+)異常検出 信号S32が出力され、異常が検出される。同様に、バ スBUS(-)に異常が発生した場合も、カウンタ31 のキャリ端子CAからBUS (-) 異常検出信号S31 が出力され、バスBUS (一) の異常が検出される。こ のようなバス異常検出結果が得られると、例えば、正常 回線への適切な切換え実施が行える。即ち、図2のLA Nでは二線式バスを用い、その2つのバスBUS

(+), BUS(-)にそれぞれ反転信号を伝送するよ うになっているので、図5のバス異常検出回路によって 例えば一方のバスBUS (+) に異常が検出されると、 図示しない手段によって回線を切離し、他方のバスBU S(-)のみで、通信を継続することができる。このよ うな正常回線への切換え機能は、フォールト・トレラン ト機能といい、例えば、自動車用LAN設備において要 求されている。フォールト・トレラント機能では、フォ ールトがあっても、一定条件下であれば通信の継続を可 とする。 J1850通信規格でも、異常検出機能とフォ ールト・トレラント機能を必要事項としている。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来の 異常検出方法では、次のような課題(1)~(4)があ った。

(1) 従来の図5のバス異常検出回路を用いた異常検 50 なってしまい、通信を継続できない。このように、従来

出方法は、2つのバスBUS (+), BUS (-)のど ちらに異常が発生したかを検出するのみであり、どのよ うな異常が発生したのかを検出することができない。つ まり、バスBUS(+)またはBUS(-)がVDDに ショートしたのか、GNDにショートしたのか、あるい はオープン(断線)になったのかを検出することができ ない。異常内容がわからないと、トラブル原因を探しに くく、対策が立てられない。そのため、異常バスライン もしくはコネクタの取換え等といったネットワークの復 旧に時間がかかる。

- (2) 従来の異常検出方法では、外来ノイズ等によっ てバスBUS (+), BUS (-) の状態が変化した時 も、そのバスBUS (+), BUS (-)の異常を検出 してしまうという問題がある。
- (3) バスBUS (+), BUS (-) 回線共にパッ シブ状態(即ち、バスアイドル状態)において、一方の 回線にパッシブ→ドミナントとなるような障害が発生し た場合 (例えば、BUS (+) であればVDDショー ト、BUS(-)であればGNDショートの発生)、そ れを従来の異常検出方法では検出できない。図7は、図 5のバス異常検出回路を用いた従来の信号切換回路の一 構成例を示す回路図である。図8及び図9は、図7の動 作波形図である。図7の信号切換回路は、図5のバス異 常検出回路33、基準電圧生成用の2個の分圧抵抗3 4,35、3個の差動コンパレータ36,37,38、 及びセレクタ39を備えている。 そして、バスBUS (+), BUS(-)回線の状態をバス異常検出回路3 3で検出し、その検出結果に基づき、セレクタ39によ って3個の差動コンパレータ36,37,38の出力信 30 号S36, S37, S38のうちの1つを選択し、出力 信号OUTとして出力する構成になっている。バスBU S (+), BUS (-) 共に正常のときは出力信号S3 7、バスBUS(+)が異常のときは出力信号S38、 バスBUS(-)が異常のときは出力信号S36が、そ れぞれ使用される。

【0007】従来の異常検出方法では、通常、第7図の バス異常検出回路33の検出結果に基づいてセレクタ3 9を制御し、差動コンパレータ36,37,38の出力 信号S36,S37,S38のうちの1つを選択して出 力している。図8に示すように、一方のバスに異常が発 生した場合、出力信号S37→出力信号S36、出力信 号S37→出力信号S38と適切に切換えることができ れば、通信を継続できる。ところが、従来の方法では、 バスアイドル状態において、一方のバスにドミナントシ ョートが発生しても、その時点で検出できない。その結 果、図9に示すように、差動コンパレータ36,37, 38の(+), (-)入力端子共に"H"となり、出力 信号S37である出力信号OUTがOUT1,OUT 2, OUT 3のように "L" 固定 (もしくは不安定) と

の異常検出方法では、差動コンパレータ36,37,3 8を適切に切換えることができず、片側回線のみの異常 発生であるにもかかわらず、通信推続ができないという 問題がある。

【0008】(4) 前述のように、従来の異常検出方法では、バスBUS(+),BUS(-)に発生した異常の種類まで検出できないのであるが、その異常内容の検出が次のような理由で困難であった。図10(a)~(d)は、バス異常内容の検出例を示す波形図である。図10(a)に示すように、バスアイドル後、第1のバ 10スBUS(+)がパッシブ状態からドミナント状態になったが、これはVDDにショートしたために"L"から"H"に立上ったのか、あるいは本当に通信スタートへ移行したのか、この段階では不明である。また、第2のバスBUS(-)では、バスアイドル終了後も、そのバスアイドルのレベルと同じ"H"のパッシブ状態に固定されている。これは、VDDショートか、あるいは無通信状態か、この段階では不明である。

【0009】第1のケースとして、図10(a)の通信 スタートにおいて、第1のバスBUS (+) が図10 (b) のように変化した場合を考える。この場合は、第 1のバスBUS (+) が正常、第2のバスBUS (-) がVDDショートの可能性が大きい。第2のケースとし て、図10(a)の通信スタートにおいて、第1のバス BUS (+) が図10 (c) に示すように、J1850 通信規格のドミナント時間最大値39 µ sを超えても "H" が続いている場合を考える。この場合は、第1の バスBUS (+) 側のVDDショートトラブルと判断さ れる。即ち、J1850通信規格では、図3に示すよう に、ドミナント時間の最も長いものとしてブレーク信号 30 "BRK"がある。このブレーク信号では、パルス幅T $P6=39\mu s$ であり、図10(d)のような波形にな るはずであるため、図10(c)の状態は、第1のバス BUS (+) 側のVDDショートトラブルと判断され る。このように、異常内容の検出は、すぐに検出できる 性質のものと、そうでないものとがあるため、バスの異 常内容を正確に判定することが困難であった。本発明 は、前記従来技術が持っていた課題として、バスに発生 した異常の種類まで正確に検出することが困難であり、 さらにノイズによるバス異常の誤検出等といった点につ いて解決した二線式バスの異常検出方法を提供するもの である。

[0010]

6

規格照合処理の照合結果に基づき、前記第1及び第2の バスの状態を比較するバス状態比較処理と、前記ノイズ 除去処理の出力に基づき、前記バス状態比較処理の比較 結果から前記第1及び第2のバスの異常状態を判定する バス異常判定処理とを、実行するようにしている。第2 の発明では、送受信機能を有する複数のノードが接続さ れ相補的な第1及び第2のバスで構成された二線式バス に対する異常発生を検出する二線式バスの異常検出方法 において、通信規格照合処理、ノイズ除去処理、バス状 態比較処理、及びバス異常判定処理を実行するようにし ている。ここで、通信規格照合処理では、カウント動作 によって前記第1及び第2のバスの占有状態時間を通信 規格と照合し、該占有状態時間が該通信規格に規定され ている最大占有状態時間を超えるか否かを検出する。ノ イズ除去処理では、カウント動作によって前記第1及び 第2のバスの占有状態が一定時間以上継続するか否かで ノイズの有無を検出し、ノイズ無しの時のみ該第1及び 第2のバス上の信号を通過させる。そして、バス状態比 較処理において、前記通信規格照合処理結果に基づき、 前記第1及び第2のバスの状態の変化時における信号の ラッチを行って該第1及び第2のバスの状態を比較す る。その後、バス異常判定処理において、前記ノイズ除 去処理結果に基づき、前記第1及び第2のバスの状態の 変化時における前記バス状態比較処理結果のラッチを行 って該第1及び第2のバスの異常状態を判定する。

[0011]

【作用】第1の発明によれば、第1及び第2のバス上の 信号は、通信規格照合処理によって通信規格と照合さ れ、その照合結果がバス状態比較処理へ送られる。ま た、第1及び第2のバス上の信号は、ノイズ除去処理で そのノイズが除去されてバス状態判定処理へ送られる。 バス状態比較処理では、第1及び第2のバスの状態を比 較する。この比較結果は、バス異常判定処理によって第 1及び第2のバスの異常状態の判定が行われる。第2の 発明によれば、通信規格照合処理により、第1及び第2 のバスの占有状態時間 (即ち、ドミナント状態の時間) が通信規格 (例えば、J1850規格等) と照合され、 そのドミナント状態の時間が該通信規格に規定されてい る最大占有状態時間(即ち、最大のドミナント状態時 間)を超えるか否かが検出され、その検出結果がバス状 態比較処理へ送られる。また、ノイズ除去処理により、 第1及び第2のバスのドミナント状態が一定時間以上維 続するか否かでノイズの有無が検出され、ノイズ無しの 時のみ該第1及び第2のバス上の信号がバス異常判定処 理へ送られる。バス状態比較処理では、第1及び第2の バスの状態の変化時における信号のラッチを行って該第 1及び第2のバスの状態を比較し、その比較結果をバス 異常判定処理へ送る。すると、バス異常判定処理によ り、第1及び第2のバスの状態の変化時における前記バ

バスの異常状態を判定し、その判定結果を出力する。従 って、前記課題を解決できるのである。

[0012]

【実施例】図1は、本発明の実施例を示す二線式バスの 異常検出方法に用いられるバス異常検出回路の回路図で ある。このバス異常検出回路は、例えば図2のLANに おける第1, 第2のバスBUS (+), BUS (-)の 異常を検出する回路であり、第1のバスBUS(+)に 接続される入力端子41と、第2のバスBUS(-)に 接続される入力端子42と、外部から供給されるクロッ ク信号CLKを入力するクロック入力端子43とを備え ている。各入力端子41,42にはそれぞれ信号反転用 のインバータ44、45が接続され、さらにそれらの入 力端子41、42及びインバータ44、45の出力端子 に、バス状態比較処理を行うバス状態比較回路50が接 続されている。 また、 入力端子41及びインバータ45 の出力端子には、クロック信号CLKに基づき通信規格 照合処理を行う通信規格照合回路60と、該クロック信 号CLKに基づきノイズ除去処理を行うノイズ除去回路 70とが接続され、その通信規格照合処理60の出力端 20 子がバス状態比較回路50の入力端子に接続されてい る。バス状態比較回路50及びノイズ除去回路70の出 力端子には、バス異常判定処理を行うバス異常判定回路 80が接続されている。バス状態比較回路50は、第 1, 第2のバスBUS (+), BUS (-) 上の信号を ラッチするデータフリップフロップ(以下、D-FFと いう) 51, 52, 53, 54と、そのD-FF51, 52のリセット入力を制御する2入力ANDゲート5 5,56及び2入力ORゲート57,58とを、備えて いる。各D-FF51~54は、データを入力する入力 30 端子D、クロック端子CK、リセット端子R、及びデー タを出力する出力端子Qをそれぞれ有し、さらに該D-FF53, 54にセット端子Sがそれぞれ設けられてい る。各D-FF51~54は、クロック端子CKに入力 される信号によって入力端子Dの入力データをサンプル し、それを出力端子Qから出力する回路である。そのう ち、D-FF51の入力端子Dがインバータ44の出力 端子に、クロック端子CKがインバータ45の出力端子 にそれぞれ接続され、さらに、D-FF52の入力端子 Dが入力端子42に、クロック端子CKが入力端子41 に、D-FF53の入力端子Dが入力端子41に、クロ ック端子CKが入力端子42に、D-FF54の入力端 子Dがインバータ45の出力端子に、クロック端子CK がインバータ44の出力端子にそれぞれ接続されてい

【0013】各D-FF51~54の出力端子Qから は、バス比較結果が出力されてバス異常判定回路80へ 送られるようになっている。D-FF51の出力端子Q は通信規格照合回路60の出力端子と共に、ANDゲー ト55の入力端子に接続され、そのANDゲート55の 50 力する出力端子86と、該D-FF83の出力端子Qに

出力端子と入力端子41とが、ORゲート57を介して D-FF51のリセット端子Rに接続されている。AN Dゲート55の出力端子は、D-FF54のセット端子 Sに接続されている。D-FF52の出力端子Qは通信 規格照合回路60の出力端子と共に、ANDゲート56 の入力端子に接続され、そのANDゲート56の出力端 子とインバータ45の出力端子とが、ORゲート58を 介してD-FF52のリセット端子Rに接続されてい る。ANDゲート56の出力端子は、D-FF53のセ ット端子Sに接続されている。D-FF53のリセット 端子Rはインバータ44の出力端子に接続され、さらに D-FF54のリセット端子Rが、入力端子42に接続 されている。通信規格照合回路60は、クロック信号C LKを入力して照合結果をバス状態比較回路50へ出力 する回路であり、2入力ORゲート61、2入力AND ゲート62、及びアップカウンタ63を備えている。0 Rゲート61の入力端子は、入力端子41及びインバー タ45の出力端子に接続され、該ORゲート61の出力 端子とクロック入力端子43とが、ANDゲート62の 入力端子に接続されている。ANDゲート62の出力端 子は、アップカウンタ63のクロック端子CKに接続さ れ、該アップカウンタ63のキャリ端子CAがバス状態 比較回路50内のANDゲート55,56の入力端子に 接続されている。

【0014】ノイズ除去回路70は、クロック信号CL Kを入力してバスBUS (+), BUS (-)上の信号 のノイズを除去した信号をバス異常判定回路80へ出力 する回路であり、2入力ANDゲート71、72、アッ プカウンタ73、及び2入力ANDゲート74,75を 備えている。ANDゲート71の反転入力端子は、クロ ック入力端子43及びアップカウンタ73のキャリ端子 CAに接続され、該ANDゲート71の出力端子が該ア ップカウンタ73のクロック端子CKに接続されてい る。ANDゲート72の反転入力端子は、入力端子41 及びインバータ45の出力端子に接続され、該ANDゲ ート72の出力端子がアップカウンタ73のリセット端 子Rとアップカウンタ63のリセット端子Rに接続され ている。アップカウンタ73のキャリ端子CAは、入力 端子41及びインバータ45の出力端子と共に、それぞ れANDゲート74、75の入力端子に接続され、それ らのANDゲート74,75の出力端子がバス異常判定 回路80の入力端子に接続されている。バス異常判定回 路80は、データ入力用の入力端子Dがバス状態比較回 路50内の各D-FF51~54の出力端子Qにそれぞ れ接続されたD-FF81~84と、該D-FF81の 出力端子Qに接続されバスBUS (+)におけるGND ショートの異常検出信号PGを出力する出力端子85 と、該D-FF82の出力端子Qに接続されバスBUS (-) におけるVDDショートの異常検出信号NVを出

接続されバスBUS (+)におけるVDDショートの異常検出信号PVを出力する出力端子87と、該DーFF84の出力端子Qに接続されバスBUS (-)におけるGNDショートの検出信号NGを出力する出力端子88とで、構成されている。DーFF81,83のクロック端子CKはANDゲート75の出力端子に接続され、さらにDーFF82,84のクロック端子CKがANDゲート74の出力端子に接続されている。DーFF83のセット端子SはANDゲート56の出力端子に接続され、さらにDーFF84のセット端子SがANDゲート1055の出力端子に接続されている。

【0015】次に、以上のように構成される図1のバス 異常検出回路を用いた本実施例の二線式バスの異常検出 方法(1)~(6)を図11~図16を参照しつつ説明 する。

(1) バスBUS(+)のパッシブ状態固定検出(B US(+)のGNDショートあるいはBUS(+)側ド ライバのオープン検出)

図11は、図1のバス異常検出回路を用いた第1のバス BUS(+)のパッシブ状態固定検出方法を示す波形図 である。第2のバスBUS(-)がパッシプ状態からド ミナント状態に変化すると、第1のバスBUS(+)の 反転信号がD-FF51にラッチされる。つまり、第1 のバスBUS (+) にGNDショートあるいはBUS (+) 側ドライバのオープンが発生し、該バスBUS (+)がパッシブ状態からドミナント状態に変化しなか った場合、D-FF51がセットされ、その出力端子Q が "H" になる。この時、他のD-FF52~54の出 力端子Qは全て "L" であり、アップカウンタ63のキ ャリ端子CAも"L"のままである。ノイズ除去回路7 30 0では、第1、第2のバスBUS(+)、BUS(-) のどちらかがドミナント状態であれば、アップカウンタ 73がカウントアップされ、ある一定以上ドミナント状 態が継続すれば、ノイズではないと判断し、キャリ端子 CAからキャリ信号を出力する。すると、ANDゲート 74.75がアクティブ状態となり、バス異常判定回路 80への第1, 第2のバスBUS (+), BUS (-) の信号の入力が許可される。バス異常判定回路80内の D-FF81では、第2のバスBUS(-)のドミナン ト状態からパッシブ状態への変化により、D-FF51 における出力端子Qの出力をラッチする。つまり、Dー FF51がセットされているので、第1のバスBUS (+) がパッシブ状態固定 (GNDにショート) である という異常を検出し、出力端子85から出力される異常 検出信号PGを "H" にする。このように、異常検出信 号PGが "H" になることで、第1のバスBUS (+)

【0016】(2) バスBUS(-)のパッシブ状態 固定検出(BUS(-)のVDDショートあるいはオー プン検出)

のパッシブ状態固定を検出する。

図12は、図1のバス異常検出回路を用いた第2のバス BUS (-)のパッシブ状態固定検出あるいはBUS (-) 側ドライバのオープン検出方法を示す波形図であ る。第1のバスBUS (+) がパッシブ状態からドミナ ント状態に変化した時、第2のバスBUS(-)の状態 がD-FF52にラッチされる。つまり、第2のバスB US(-)にVDDショートが発生し、該バスBUS (-)がパッシブ状態からドミナント状態に変化しなか った場合、D-FF52がセットされ、その出力端子Q が "H" になる。この時、他のD-FF51, 53, 5 4の出力端子Qは全て "L" であり、アップカウンタ6 3のキャリ端子CAも "L" のままである。ノイズ除去 回路70によって第1,第2のバスBUS(+),BU S(一)上の信号がノイズではないと判断され、バス異 常判定回路80への第1,第2のバスBUS(+),B US(-)の信号入力が許可される。バス異常判定回路 80内のD-FF82では、第1のバスBUS (+)の ドミナント状態からパッシブ状態への変化により、Dー FF52における出力端子Qの出力をラッチする。即 ち、D-FF52がセットされているので、D-FF8 **2では第2のバスBUS(−)がパッシブ状態固定(V** DDにショート) であるという異常を検出し、出力端子 86から出力する異常検出信号NVを "H" にする。こ のように、D-FF82から出力される異常検出信号N Vが "H" になることで、第2のバスBUS (-)のパ ッシブ状態固定を検出する。

【0017】(3) バスBUS(+)のドミナント状 態固定検出(BUS(+)のVDDショート検出) 図13は、図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (+)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図であ る。D-FF53は、第2のバスBUS(-)がドミナ ント状態からパッシブ状態に変化した時の第1のバスB US (+)の状態をラッチする。即ち、第1のバスBU S(+)にVDDショートが発生し、該バスBUS (+)がドミナント状態からパッシブ状態に変化しなか った場合、D-FF53がセットされ、その出力端子Q が "H" になる。この時、他のD-FF51,52,5 4の出力端子Qは全て"L"であり、アップカウンタ6 3のキャリ端子CAも "L" のままである。 ノイズ除去 回路70により、第1,第2のバスBUS(+),BU S(-)上の信号がノイズではないと判断され、バス異 常判定回路80への第1,第2のバスBUS(+),B US(-)の信号入力が許可される。バス異常判定回路 80内のD-FF83では、第2のバスBUS (-) の パッシブ状態からドミナント状態への変化により、D-FF53における出力端子Qの出力をラッチする。即 ち、D-FF83では、第1のバスBUS(+)がドミ ナント状態固定 (VDDにショート) であるという異常 を検出し、出力端子87から出力する異常検出回路PV 50 を "H" にする。このように、異常検出信号PVが

"H" になることで、第1のバスBUS (+)のドミナ ント状態固定を検出する。

【0018】(4) バスBUS(-)のドミナント状 態固定検出(BUS(-)のGNDショート検出) 図14は、図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (一)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図であ る。D-FF54では、第1のバスBUS(+)がドミ ナント状態からパッシブ状態に変化した時の第2のバス BUS (-)の反転信号をラッチする。即ち、第2のバ スBUS (-) にGNDショートが発生し、該バスBU S(一)がドミナント状態からパッシブ状態に変化しな かった場合、D-FF54がセットされ、その出力端子 Qが "H" になる。この時、他のD-FF51~53の 出力端子Qは全て "L" であり、アップカウンタ63の キャリ端子CAも "L" のままである。ノイズ除去回路 70により、第1, 第2のバスBUS (+), BUS (-) 上の信号がノイズではないと判断されると、バス 異常判定回路80への第1,第2のバスBUS(+), BUS(-)の信号入力が許可される。バス異常判定回 路80内のD-FF84では、第1のバスBUS (+) のパッシブ状態からドミナント状態への変化により、D -FF54における出力端子Qの出力をラッチする。即 ち、D-FF84では、第2のバスBUS (-) がドミ ナント状態固定(GNDにショート)であるという異常 を検出し、出力端子88から出力される異常検出信号N Gを "H" にする。このように、異常検出信号NGが "H" になることで、第2のバスBUS (-) のドミナ ント状態固定を検出する。

【0019】(5) バスBUS(+)のドミナント状 態固定検出(BUS(+)のVDDショート検出) 図15は、図1のバス異常検出回路を用いた第1のバス BUS(+)のドミナント状態固定検出方法を示す波形 図である。第1, 第2のバスBUS (+), BUS (-)共にパッシブ状態である時に、該バスBUS (+)がVDDにショートしてドミナント状態に変化し た場合(通信中でない時にBUS(+)がVDDにショ ートした場合)、D-FF52がセットされ、実際に発 生したバスBUS (+)のドミナント状態固定検出とは 別の第2のバスBUS(-)がパッシブ状態固定である という動作に移行する。この時、他のD-FF51,5 3,54の出力端子Qは全て "L" のままである。しか し、この場合の異常は、第1のバスBUS (+) がドミ ナント状態からパッシブ状態へ変化することにより、異 常検出信号NVが出力される。従って、第1のバスBU S(+)がドミナント状態に固定されていれば、この異 常は出力されない。ドミナント状態の時間が通信規格 (例えば、J1850)に規定されている最大のドミナ ント状態時間以上になると、アップカウンタ63におけ るキャリ端子CAからキャリ信号が出力され、D-FF 52がリセットされ、D-FF53,83がセットされ 50 作によって照合処理やノイズ除去処理を行い、さらにバ

12

る。このD-FF83により、第1のバスBUS(+) がドミナント状態固定であるという異常が検出され、異 常検出信号PVが "H" になる。このように、異常検出 信号PVが "H" になることで、第1のバスBUS

(+)のドミナント固定状態を検出する。 【0020】(6) バスBUS(-)のドミナント状 態固定検出(BUS(-)のGNDショート検出) 図16は、図1のバス異常検出回路を用いた第2のバス BUS(-)のドミナント状態固定検出方法を示す波形 図である。第1, 第2のバスBUS (+), BUS (-) 共にパッシブ状態である時に、該バスBUS (-) がGNDにショートしてドミナント状態に変化し た場合 (通信中でない時に、BUS (-)がGNDにシ ョートした場合)、D-FF51がセットされてその出 力端子Qが "H" になる。この時、他のD-FF52~ 54の出力端子Qは全て "L" のままである。ところ が、通信規格(例えば、J1850)の最大ドミナント 状態時間以上になると、D-FF51がリセットされ、 D-FF54,84がセットされて第2のバスBUS (-)がドミナント状態固定であるという異常が検出さ れ、異常検出信号NGが"H"になる。このように、異 常検出信号NGが "H" になることで、第2のバスBU S(一)のドミナント状態固定を検出する。以上のよう に、本実施例では、第1,第2のバスBUS(+),B US(-)の状態が変化した時に、そのバスBUS (+), BUS(-)の状態をバス状態比較回路50で 比較するので、該バスBUS (+), BUS (-)の異 常の種類まで正確に検出できる。従来の異常検出方法で は、第1、第2のバスBUS (+), BUS (-)のど 30 ちらに異常が発生したかを検出するだけであるから、通 信不可の原因を探しにくかったが、本実施例では異常内 容まで正確に検出できる。例えば、第1のバスBUS (+)がGNDにショートしているとわかれば、そのバ スBUS (+)を取換えたり、シールドケーブル間でシ ョートしている等、対応が容易になる。また、バスBU S(-)のみによる通信に適切に切換えられる。このよ うに、異常内容が正確かつ高速に検出できることで、ト ラブル原因の究明が容易となり、短時間にネットワーク の復旧が行える、通信回線を適切に切換えて通信がとぎ 40 れることなく継続できる等といった効果が期待できる。 その上、本実施例では、ノイズ除去回路70で外来ノイ ズ等を除去しているので、その外来ノイズ等に対する誤

【0021】なお、本発明は上記実施例に限定されず、 種々の変形が可能である。その変形例としては、例えば 次のようなものがある。

検出も適切に防止できる。

(a) 図1のバス異常検出回路を用いた異常検出方法 では、通信規格照合回路60及びノイズ除去回路70に おいて、アップカウンタ63,73を用いたカウント動

ス状態比較回路50及びバス異常判定回路80におい て、D-FF51~54,81~84を用いたラッチ動 作によって比較処理や異常判定処理を行っているが、他 の回路構成のバス異常検出回路を用いて二線式バスの異 常検出を行うことも可能である。例えば、図1の通信規 格照合回路60では第1,第2のバスBUS(+),B US(-)上の信号を通信規格と照合すると共に、ノイ ズ除去回路70で該バスBUS(+), BUS(-)上 の信号のノイズを除去した信号を出力する。そして、バ ス状態比較回路50により、前記通信規格照合処理の照 10 合結果に基づき第1,第2のバスBUS(+),BUS (-)の状態を比較する。その後、バス異常判定回路8 0により、前記ノイズ除去処理の出力に基づき、前記バ ス状態比較処理の比較結果から第1,第2のバスBUS (+), BUS(-)の異常状態を判定する。このよう な回路構成のバス異常検出回路を用い、二線式バスの異 常検出方法を構成しても、上記実施例とほぼ同様の作 用、効果が得られる。

(b) 前記(a)の他の回路構成例としては、例えば、D-FF51~54,81~84を他のフリップフロップやラッチ回路に置換えたり、アップカウンタ63,73をダウンカウンタ等の他の計数手段に置換えることが考えられる。このようなバス異常検出回路を用いて二線式バスの異常検出を行うと、比較的簡単な回路構成で、簡単かつ容易に異常検出を行えるという利点がある。また、高速動作可能な中央処理装置(以下、CPUという)を用い、第1,第2のバスBUS(+),BUS(-)上に、通信規格で定められたパルスが発生しているか否かをプログラムを用いたソフト的な方法で検出すれば、回路構成をより簡単化できるという利点がある。

(c) 上記実施例では、LANにおける二線式バスの 異常検出方法について説明したが、LAN以外の二線式 バスにも本発明の異常検出方法を適用できる。

[0022]

【発明の効果】以上詳細に説明したように、第1の発明によれば、第1及び第2のバスの状態が変化した時に、通信規格照合処理結果に基づきバス状態比較処理で該バスの状態を比較し、その比較結果に基づきバス異常判定処理でバスの異常を判定するようにしているので、バスの異常の種類まで正確に検出できる。そのため、正常なバスへの適切な切換えが行えると共に、異常内容がわかることで、トラブルの究明が容易となってネットワーク等の復旧が短時間に行えるという効果が期待できる。しかも、この第1の発明では、第1及び第2のバス上の信号のノイズ除去処理を行い、ノイズが除去された信号に基づいてバス異常判定処理を行っているので、ノイズに対する誤検出も容易に防止できる。第2の発明によれば、通信規格照合処理において第1及び第2のバスの占有状態時間が通信規格に規定されている最大占有状態時50

14

間を超えるか否かを検出し、その検出結果に基づき、バ ス状態比較処理において第1及び第2のバスの状態の変 化時における信号のラッチを行って該第1及び第2のバ スの状態を比較し、その比較結果に基づきバス異常判定 処理において該第1及び第2のバスの状態の変化時にお ける該バス状態比較処理結果のラッチを行って異常判定 を行うようにしている。そのため、バスの異常の種類ま で、より簡単かつ正確に検出できる。しかも、ノイズ除 去処理では、カウント動作によって第1及び第2のバス の占有状態が一定時間以上継続するか否かでノイズの有 無を検出しているので、簡単かつ精度良く、ノイズの除 去が行える。その上、バスアイドル時に、片側回線ドミ ナントショートトラブル発生時でも、正確に異常回線を 判定できるため、例えばレシーバ入力選択回路に適用す ることで、通信継続が可能となり、高信頼性の要求され るLANシステムで、特に効果が発揮される。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例を示す二線式バスの異常検出方法に用いられるバス異常検出回路の回路図である。

0 【図2】LANの一般的な構成例を示す図である。

【図3】SAE J1850通信規格のパルス幅を示す 図である。

【図4】SAE J1850通信規格の波形図である。

【図5】図2のLANに用いられる従来のバス異常検出 回路の一構成例を示す回路図である。

【図6】図5のバス異常検出回路を用いた従来の二線式 バスの異常検出方法を示す動作波形図である。

【図7】図5のバス異常検出回路を用いた従来の信号切換回路の回路図である。

30 【図8】図7の信号切換回路の動作波形図である。

【図9】図7の信号切換回路の動作波形図である。

【図10】従来のバス異常内容の検出例を示す波形図である。

【図11】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (+)のパッシブ状態固定検出方法を示す波形図である。

【図12】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (一)のパッシブ状態固定検出方法を示す波形図である。

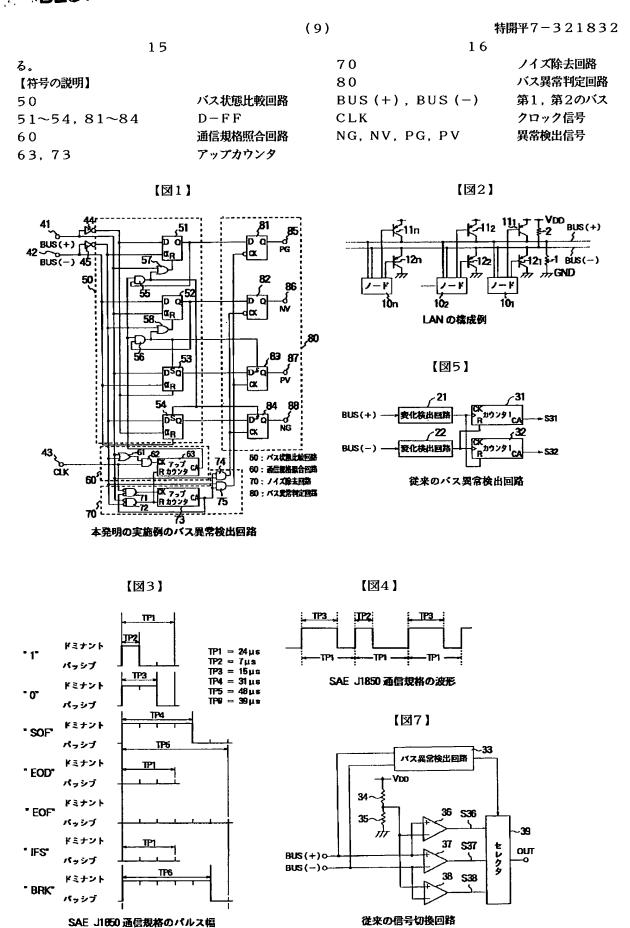
3 【図13】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (+)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図である。

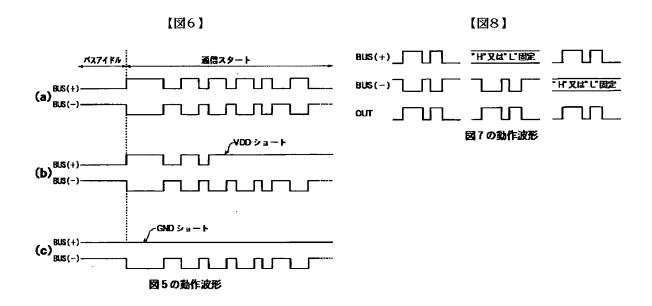
【図14】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (-)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図であ る。

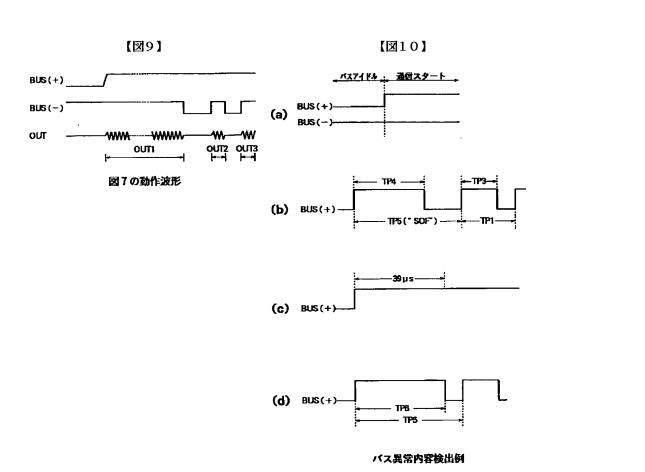
【図15】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (+)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図であ る。

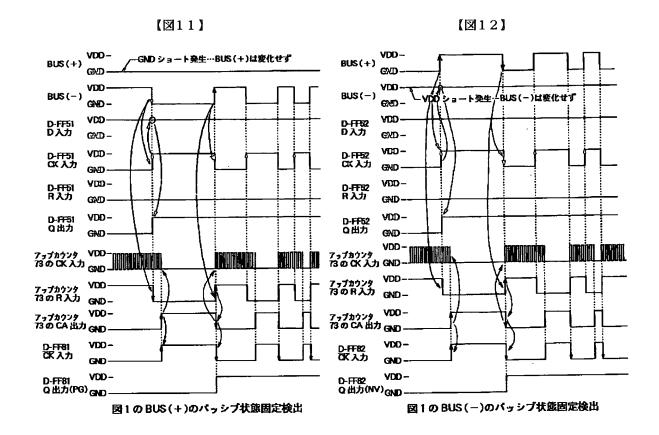
【図16】図1のバス異常検出回路を用いたバスBUS (一)のドミナント状態固定検出方法を示す波形図であ

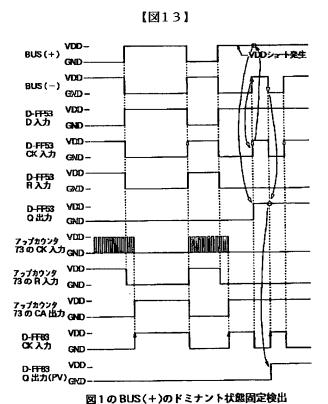
BEST AVAILABLE COPY











【図14】

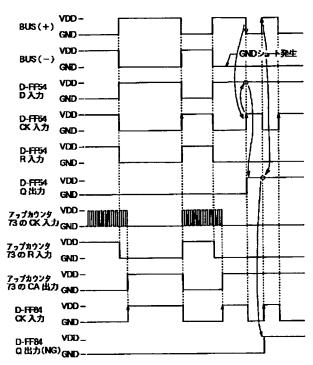


図1のBUS(-)のドミナント状態固定検出

and the second

【図15】

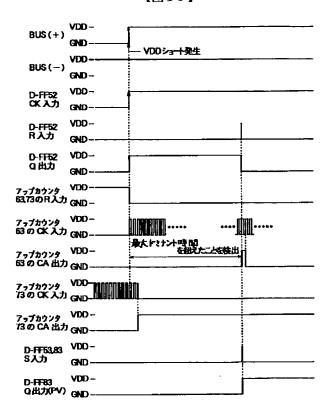


図1の BUS(+)のドミナント状態固定検出

【図16】

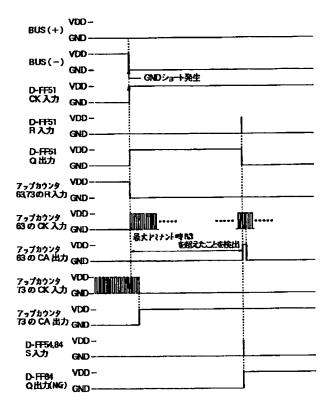


図1のBUS(-)のドミナント状態固定検出